PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-034633

(43) Date of publication of application: 05.02.1992

(51)Int.CI.

G06F 13/00

G06F 1/14 H04L 29/04

(21)Application number: 02-142200

(71)Applicant:

MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

30.05.1990

(72)Inventor:

ODAKA KAZUNORI

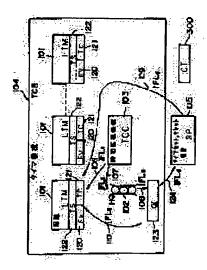
IDEGUCHI TETSUO

(54) TIMER CONTROL DEVICE

(57) Abstract:

PURPOSE: To improve the processing efficiency of RP by comparing the current time of time-out generation in time-out information at each time of extracting time-out information from a time-out report queue and transferring only the effective time-out information to the

CONSTITUTION: A time stamp capable of discriminating a line number at the time of setting/resetting a timer is recorded by a timer mechanism (TCB) 104, a time stamp at the time of generating time-out is included in the time-out information, respective time stamps are compared with each other at the time of extracting the time-out information from the time-out report queue, and only the effective time-out information is transferred to the timer setting/resetting mechanisms(RP) 105. Since only the effective time-out information can be informed from the TCB 104 to the RP 105, invalid time-out information can be canceled by a time-out extracting mechanism (Q1) 123 in the TCB 104. Thus, the processing efficiency of the RP 105 can be improved.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

⑲ 日本国特許庁(JP)

⑩特許出願公開

◎ 公開特許公報(A) 平4-34633

®Int. Cl. ⁵

識別記号

庁内整理番号

❸公開 平成4年(1992)2月5日

G 06 F 13/00 1/14 H 04 L 29/04 353 U

7368-5B

7368-5B G 06 F 1/04 8020-4M H 04 L 13/00

3 5 2 3 0 3

303 Z

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全5頁)

図発明の名称 タイマ管理装置

②特 願 平2-142200

❷出 願 平2(1990)5月30日

@発明者 小高

紀 神奈川県鎌倉

神奈川県鎌倉市大船5丁目1番1号 三菱電機株式会社通

信システム研究所内

⑩発 明 者 井 出 口 哲 夫

神奈川県鎌倉市大船5丁目1番1号 三菱電機株式会社通

信システム研究所内

⑪出 願 人 三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号

⑭代 理 人 弁理士 大岩 增雄 外2名

明 細 書

1. 発明の名称

タイマ管理装置

2. 特許請求の範囲

それぞれの回線に対応してタイムアゥト種別を 格納するための第1のエリアおよびこのタイムア ウト種別に関するタイマ監視の時間値を格納する ための第2のエリアとタイマセット・リセット時 の時刻を格納するための第3のエリアとを有する 複数の回線インタフェースメモリと、この複数の 回線にインタフェースメモリの上記第2のエリア を監視してこの第2のエリアに格納された値以上 に時間が経過した場合にタイムアウトと判断して 対応するタイムアウト種別と回線の番号およびこ のタイムアウト発生時のタイムスタンプを持って タイムアウト情報として出力する時間監視機構と、 上記回線インタフェースメモリの上記第1ないし 第3エリアへ上記タイムアウト種別およびこのタ イムアウト種別に関するタイマ監視の時間値およ び上記タイムアウト発生時の時刻とを格納するタ

イマセット・リセイス (根標準 き 番 応 の と が タイム (の) の の (の) の の (の) の

3. 発明の詳細な説明

〔産.業上の利用分野〕

この発明は、複数回線の処理を行う通信制御装置のタイマ管理装置に関するものである。

〔従来の技術〕

世来のタイマ管理方式は、例えば、特別昭55-118133号公報に示されているが、第3 図に示すように、タイマリセット・セット機構 1 0 5 (以下、R Pと称す)と、タイマ機構(以下、T C Bと称

す) 104とを有している。

このTCB1:0 4は、各回線に対応して、それ ぞれ設けられた回線インタフェースメモリ(以下、 LTMと称す) 101と、複数のタイムアウト情 報を同時に保持できるタイムアウト報告待ち行列 (以下、HQと称す)102と、時間監視機構 ·(以下、TCCと称す) 103と、TCC103 としTMIO1とのインタフェースであるタイム アカト監視インタフェース(以下、IFL。と称 t) 1062, TCC1032HQ102201 ンタフェースであるタイムアウト報告インタフ ュース (以下、IFL:と称す) 107と、HQ 102 L R P 1 0 5 L の イ ン タ フ ェ ー ス で あ る タ イムアウト情報取出しインタフェース(以下、 IPL:と称す)108と、RP105とLTM 101とのインタフェースであるタイマセット・ リセットインタフェース(以下、IFL。と称す) 109とを有している。

また、LTM101は内部にタイムアウトベントの種別を格納するためのタイムアウト種別格納

また、TCB104内のTCC103は一定時間毎に全回線のLTM101内のTC121を IFL、106によりスキャンし、LTM101 内のEV120とTC121とに、それぞれタイムアウト種別と設定時間値とか書き込まれてから、 TC121で指定された時間以上経過した場合、 TCC103はタイムアウトと判断し、IFL。 107により、第4回のようなフォーマットで T1200をHQ102の待ち行列に入力する。

その後、RP105はIPL。108を介して、この回線のT1200を取り出し、必要な処理を行う。

(発明が解決しようとする課題)

従来のタイマ管理方式は以上のように構成されているので、同時に多数の回線のTI200を保持可能とするため、TCC103とRP105との間には、HQ102が存在する。

このため、TCC103がタイムアウト検出した時点とRP105がiPL: 108を介してのアクセスによりHQ102からTi200を取

エリア (以下 E V と称す) 120 と、このタイムアカトベントに関する設定時間値を格納するためのタイマ値格納エリア (以下、TCと称する)121とを有している。

HQ102内に格納されているタイムアゥト情報(以下、T!と称す)200は、第4図に示すように、タイムアゥトと判断された回線についてのタイムアウト種別(以下、TEVと称す)201およびタイムアウト回線番号(以下、TLNと称す)202とから成っている。

通信制御装置の処理効率を上げるため、TCB104とRP105とは非同期に動作可能な構成となっている。RP105は処理の必要性に応じて、IFL。109経由でLTM101内のEV120とTC121とにそれぞれタイムアゥト種別と設定時間値と書き込む。

R P 1 0 5 と T C B 1 0 4 とは、 その後独自に処理を行うことが可能なため、 R P 1 0 5 は T C B 1 0 4 からのタイムアウト報告を持つことなしに、必要な処理を行うことができる。

り出した時点との間に、時間的なずれが発生す

したがって、例えば、RP105が不要になった回線のLTM101内のEV120およびTC121の値を!FL。109経由でリセットしたが、その前にTCC103により、T1200がHQ102から報告される可能性があるため、常に無効なタイムアウト報告破棄の対策を探らなければならず、RP105の処理能率が極度に低下するという課題があった。

この発明は上記のような課題を解消するためになされたもので、無効タイムアウト情報の破棄の対策を採る必要がなく、RPの処理効率向上を実現できるタイマ管理装置を得ることを目的とする。
(課題を解決するための手段)

この発明に係るタイマ管理装置は、タイマセット・リセット時に回線番号が判別可能な現時刻を 記録するとともに、タイムアウト情報中にタイム アウト発生時の現時刻を持つことにより、タイムアウト報告待ち行列からタイムアウト情報を取り出す時点でこれらの現時刻を比較して有効なタイムアウト情報のみをタイマセット・リセット機構へ渡すタイマ機構を設けたものである。

(作用)

このため、タイマセット・リセット機構は有効なタイムアウト情報のみが渡されることになり、 タイムアウト情報破棄の条件判断処理の必要がな

121およびTS122を格納(セット)する。

HQ102からT1200を取り出す時、このT1200内のTTS203と、このT1200内のTTS203と、このT1200内のTLN202に対応するLTM101内のTS122とをタイムスタンプ照合インタフェース(以下1FL。と称す)110を用いて比較し、TTS203の値がTS122の値より新しい場合、有効なタイムアウト情報として、TI200を有効タイムアウト情報取出しインタフェース(以下、1FL。と称す)124を介して、第1図で新たにタイムアウト情報取出し機構(以下、Q1と称す)123がTCB104内に設けられている。

時刻をスタンプする時、TCB104および RP105から参照されるタイマは、カレントタイマ(以下、CTと称す) 3 0 0 が用いられる。 このCT300も第1図により新たに設けられたものである。

この実施例においても、通信制御装置としての 処理効率を上げるために、TCB104とRP く、処理効率を高めることになる。

(実施例)

以下、この発明のタイマ管理方式の実施例について図面に基づき説明する。第1 図はその一実施例の構成を示すブロック図であり、第2 図はタイムアウト報告待ち行列102内のタイムアウト情報の形式を示すフォーマットであり、この第1 図、第2 図の両図において、第3 図、第4 図と同一符号を付して述べる。

第 1 図 に お け る T C C 1 0 3 は 第 3 図で示した T C C 1 0 3 と同様に、 すべて の L T M 1 0 1 内の T C 1 2 1 を監視し、 この T C 1 2 1 で指示された 時間軽過以降 タイムアウトと判断し、I F L 1 1 0 7 に よ り、 H Q 1 0 2 へ 第 2 図に示す T E V 2 0 1、 T L N 2 0 2 お よ び 第 2 図で新たに付加された タイムアウト発生時の時刻(タイムスタンプと 呼 び、 以下 T T S と記す) 2 0 3 からなる T I 2 0 0 を入力する。

また、 R P 1 0 5 は、 タイマのセットまたはリセット時に、 L T M 1 0 1 内の E V 1 2 0 、 T C

105とは非同期に動作可能な構成となっている。

つまり、 R P 1 0 5 は 1 F L . 1 0 9 経 由 で L T M 1 0 1 内の E V 1 2 0 と T C 1 2 1 および T S 1 2 2 に タイマアウト種別と設定時間値およ び 現 時 剤 と を 書き 込 み 後 、 R P 1 0 5 は T C B 1 0 4 か ら の タイム ア ウト 報 告 を 待 つ こ と な く 、 独 自 の 処理 を 行 う こ と が で き る 。

また、TCB104内のTCC103は一定時間毎に全回線のLTM101内のTC121を1FL・106によりスキャンし、LTM101内のEV120とTC121およびTS122にタイムアウト種別と設定時間値および現時刻とが響き込まれてから、TC121で指定された時間以上経過した場合、TCC103はタイムアウトと判断し、IFL。107により、第2図に示すようなT1200をHQ102に出力する。

その後、RP105はIFL、124を経由して、TI200の取出し動作を行う。この時、QI123はまずHQ102からIFL、108 経由で、TLN202を職別し、IFL、110 経由で終当回線のTS122を取り出す。

次に、Q 1 1 2 3 は同様にして得たTTS 2 0 3 の値と、取り出したTS 1 2 2 の値とを比較し、TTS 2 0 3 の値がTS 1 2 2 の値より新しければ、有効なタイムアウト情報として判断する。

TS122はRP105からIPL。109経由でタイマリセットや新たなタイマセット等のタイマ関連の処理要求が行われる度に新しく書き換えられるので、TTS203の値がTS122の値よりも古ければ、このタイムアウト情報は新たなタイマ関連の処理要求以前に発生したと判断可能である。

このように、有効、無効の判断が可能なので、 Q 1 1 2 3 は無効な T 1 2 0 0 を 裏却 し、有効な T 1 2 0 0 のみを R P 1 0 5 へ 報告する。

また、上記実施例では、T 1 2 0 0 内にTEV2 0 1 を持つが、これを持たず、Q 1 1 2 3 が有効タイムアウト情報と判断した場合に、LTM1 0 1 内のEV 1 2 0 を取り出して、RP 1 0 5に渡してもよい。

の形式を示すフォーマット、 第 3 図は従来のタイマ管理方式のブロック図、 第 4 図は第 3 図のタイマ管理方式におけるタイムアウト報告待ち行列に格納されているタイムアウト情報のフォーマットである。

101…回線インタフェースメモリ(LTM)、103…時間監視機構(TCC)、104…タイマセット・リセット機構(TCB)、105…タイマセット・リセット機構(RP)、106…タイムアウト戦告インタフェース(IFLェ)、108…タイムアウト戦告インタフェース(IFLェ)、108…タイムアウト情報取出しインタフェース(IFLェ)、1100…タイムスタンプ照合インタフェース(IFL」、1124…有効タイムアウト情報取出しインタフェース(IFL。)、124…有効タイムアウト情報取出しインタフェース(IFL。)、200…タイムアウト情報取出しインタフェース(IFL。)、200…タイムアウト情報で、300…カレントタイマ(CT)。

なお、図中、同一符号は同一、又は相当部分を

さらに、RP105が直接LTM101内の EV120を読み出しても、同様な効果を奏する。 (発明の効果)

以上のように、、この発明には、TCBBによりタイマセット・リッセット は、番号が別に回線番号がタイムスタンプを記録するととものタイムスタンプを記録すると時のの発音では、サップを持つことには、サップを持つことには、サップを対し、なり、有効タイムスタンプを比較し、方ので、TCBが特別のタイムスタンプを比較し、方ので、TCBが特別ののののでは、サット情報はTCBがののQIによります。

したがって、RPの処理効率を大幅に向上させることが可能となる効果を有する。

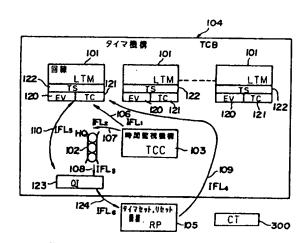
4. 図面の簡単な説明

第1図はこの発明の一実施例によるタイマ管理 装置のブロック図、第2図は同上実施例における タイムアウト報告待ち行列内のタイムアウト情報

示す。

代理人 大岩増雄

第1 図



101:回線インタフェースメモリ
106:タイムアウト監視インタフェース
107:タイムアウト報告インタフェース
108:タイムアウト情報提出しインタフェース
109:タイマセット・リセットインタフェース

||() : タイムスタンプ 騒合インタフェース ||23: タイムアウト情報集出し機構

124:有効タイムアウト情報読出しインタフェース



